

DELIVERY OF ELECTRONIC CONTENT OVER NETWORK USING HYBRID OPTICAL DISK FOR AUTHENTICATION

Publication number: JP2003115163 (A)

Publication date: 2003-04-18

Inventor(s): INCHALIK MICHAEL A; MUELLER WILLIAM J +

Applicant(s): EASTMAN KODAK CO +

Classification:

- international:

G06F12/14; G06F1/00; G06F21/00; G06F21/24;
G06Q50/00; G11B7/007; G11B7/30; G11B20/00;
G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/85;
H04N7/167; G06F12/14; G06F1/00; G06F21/00;
G06Q50/00; G11B7/00; G11B7/007; G11B20/00;
G11B20/10; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/84;
H04N7/167; (IPC1-7): G11B20/10; G06F12/14; G06F17/60;
G11B7/007; G11B7/30; G11B20/12; G11B27/00; H04N5/85;
H04N7/167

- European:

G11B20/00P; G06F21/00N5A2D; G06F21/00N7D;
H04L9/08; H04L9/32

Application number: JP20020169245 20020610

Priority number(s): US20010878446 20010611

Also published as:

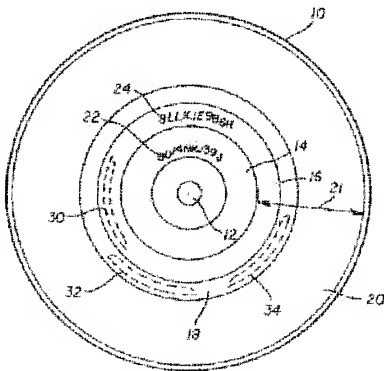
EP1267244 (A2)

US2003002671 (A1)

CN1391375 (A)

Abstract of JP 2003115163 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a legal user content which can be downloaded from a network such as the Internet and can also be used by a legal user at a plurality of places. **SOLUTION:** A method of transferring information from a database to a location that uses an authorizing hybrid disc, comprises the steps of: providing an authorizing hybrid optical disc having a ROM portion and a RAM portion; providing a ROM portion including a preformed identification signature; providing a RAM portion including user-specific encrypted information for providing a user-personalized secure signature in combination with the ROM preformed identification signature; a content supplier encrypting information for each user using the user-personalized secure signature and downloading selected encrypted information to a particular user's memory location; and using the user-personalized secure signature to decode the downloaded selected encrypted information.



Data supplied from the *espacenet* database — Worldwide

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号
特開2003-115163
(P2003-115163A)
(43) 公開日 平成15年4月18日 (2003.4.18)

(51) Int.Cl. ⁷	G 1 1 B 20/10	識別記号	F 1 G 1 1 B 20/10	H 5 B 0 1 7	D 5 C 0 5 2	3 0 1 A 5 C 0 6 4	3 2 0 E 5 D 0 4 4	1 4 2 5 D 0 9 0	請求項の範囲 3	O L (全 22 頁)	最終頁に続く
G 0 6 F 17/60	12/14	3 0 1 3 2 0 1 4 2	G 0 6 F 12/14 17/60	H 5 B 0 1 7	D 5 C 0 5 2	3 0 1 A 5 C 0 6 4	3 2 0 E 5 D 0 4 4	1 4 2 5 D 0 9 0			

(21) 出願番号 特開2002-169245(P2002-169245)
(22) 出願日 平成14年6月10日 (2002.6.10)
(31) 優先権主張番号 8 7 8 4 4 6
(32) 優先日 平成13年6月11日 (2001.6.11)
(33) 優先権主張国 米国 (U S)

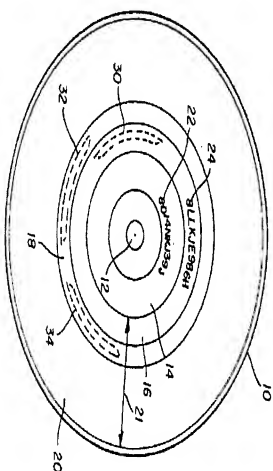
(71) 出願人 590000846
アイーストベン コダック カンパニー
アメリカ合衆国、ニューヨーク14650、ロ
チェスター、ステイト ストリート343
(72) 発明者
マイケル フランツ インベンヤリット
アメリカ合衆国 ニューヨーク 14534
ビッツフォード カッパバウツス 30
100070150
(74) 代理人 伊東 忠彦 (外3名)
弁理士

(54) 【発明の名称】 隠蔽のためのハイブリッド光ディスクを使用する、ネットワークを介した電子的コンテンツの配送 最終頁に続く

(57) 【要約】

【課題】 本発明は、インターネットのようなネットワークからダウンロードでき且つ合法的なユーザにより複製の場所で使用されることのできる、合法的なユーザにコンテンツを提供することを目的とする。

【解決手段】 認証するハイブリッドディスクを使用する位置へ、データベースから情報を転送する方法であつて、ROM部分とRAM部分とを有する認証するハイブリッドディスクを供給し、予め形成された確認番号を含むROM部分を供給し、ROMの予め形成された確認番号と相合せてユーザの個人化安全番号を供給するユーザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給し、コンテンツ供給者がユーザに個人化された安全番号を使用して各ユーザに対して情報を暗号化し且つ選択された暗号化された情報を特定のユーザのみモリ位置へダウンロードし、ダウンロードされた選択された暗号化された情報を復号するためにユーザに個人化された安全番号を使用する方法。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 そのような転送された情報の使用を許す認証するハイレジッドデータを使用する位置へ、1つ又はそれ以上のデータベースから、コンテンツ供給者から、情報を転送する方法であつて、その情報は、プロクラン、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スラッシュシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーションソフトウェア等）、報告、ドキュメント、プレゼンテーションソフトウェア等、

(a) ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイレジッドデータを供給するスロットと、
(b) データのROM部分に刻印され、且つ、著作権侵害者がコピーすることが困難なように配置される、予め形成された確認署名を含むROM部分を供給するスロットと、

(c) 特定のユーザに対して光データを唯一にし、且つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給するスロットと、
(d) コンテンツ供給者が、ユーザに個人化された安全署名を使用し、ユーザに対して情報を暗号化し且つ、選択された暗号化された情報を特定のユーザのメモリ位置へダウンロードするスロットと、
(e) 使用後に符号化された暗号化された情報のみがユーザのメモリ位置内に残るよう、ユーザがそのような情報にアクセスしたいときには毎回、特定のユーザが、情報を受信するスロットと、

【請求項2】 ハイレジッドデータのRAM部分は、ダウンロードされるコンテンツに対するユーザメモリ位置である、請求項1に記載の方法。

【請求項3】 そのような転送された情報の使用を許す認証するハイレジッドデータベースから、コンテンツ供給者から、情報を転送する方法であつて、その情報は、プロクラン、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル（例えば、リスト、スラッシュシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーションソフトウェア等）、報告、ドキュメント、プレゼンテーションソフトウェア等、

(a) ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイレジッドデータを供給するスロットと、
(b) データのROM部分に刻印され、且つ、著作権侵害者がコピーすることが困難なように配置される、予め形成された確認署名を含むROM部分を供給するスロットと、

(c) 特定のユーザに対して光データを唯一にし、且つ、ROMの予め形成された確認署名と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化

された情報を含むRAM部分を供給するスロットと、

(d) コンテンツ供給者に、認証するユーザに個人化された安全署名を供給し、且つ、ダウンロードされることとが望まれる情報を選択することを、ユーザが、ネットワークを介してコンテンツ供給者と通信するスロットと、
(e) コンテンツ供給者が、ユーザに個人化された安全署名を使用し、且つ、選択された暗号化された情報をユーザのメモリ位置へダウンロードするスロットと、

(f) 使用後に符号化された暗号化された情報のみがユーザのメモリ位置内に残るよう、ユーザがそのような情報にアクセスしたいときには毎回、ユーザが、そのようにダウンロードされた暗号化された暗号化された情報を受信するために、ユーザに個人化された安全署名を使用するスロットと、を有する方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】 本発明は、遠隔位置から、安全な方法で、電子的コンテンツを配送することに関連する。

【0002】

【従来の技術】 大規模なコンピュータ化された装置の拡大で、従来の排他的に「ハードコピー」方法により共有されたデータの原則で最も、共有が更に現実となつてきている。これは、テキスト、音楽、静止画、ムービー、ソフトウェアの近まうた使用は、遠隔位置から全ての形式の情報をダウンロードすることをユーザに可能にしている。これは、その特徴が、迅速、顧客便利、簡単な市場化及び、低コストをき、新たな情報配生モデルを生み出している。そのような作品の多くの物理的な生成物が除去できるため、そのような作品を市場に出すのに、大きなコストと時間の節約が実現できる。大きな市場化の改善も実現できる。例えば、目くもスロットの位置は、今はオンスのサイズであり又は、単一の位置に配置されそして、世界中でユーザにさらに便利である。

【0003】

これらのかたりの位置と共に、配布の簡単さから、幾つもの欠点がある。これらの中の第1は、配布の簡単さは、作品の不正な拡散を許す。従来の本、オーディオ記録、又はビデオを、複製し且つ、他に配布するには、かなりの時間と努力を要するが、同じ作品の電子コピーを複製し且つ配布することは、簡単に、少しの時間と努力が必要としない。これは、著者、出版家、音楽家、プログラマー、プロデューサー、芸術家及び、仕様が公共の領域でない者のかたりの残念である。

【0004】

この問題域は、認識され、そして、意図された受信者のみにより使用されるように、プログラムとデータは暗号化する幾つもの機構が開発された。幾つもの機構は、特定の鍵でデータを暗号化し、意図された受信者に、鍵を暗号化されたデータとともに送信することに

基つている。しかしながら、受信者が、鍵を暗号化されたフラグメントと共有することを望む場合は、これらの機構は回避され得る。

【0005】Demontの米国特許番号5,982,899は、情報製品に対するユーザのアクセスの真正性を確認する方法を教示する。このシステムの文脈は、認証は、中央サーバを紹介してなされることである。製品を使用するたびに毎回ネットワークに接続しなくない(又は、できない)ユーザは、製品を使用するところから除かれる。

【0006】Aklyama他の米国特許番号5,805,699は、合法的な方法で、スチミ媒体体内の記録されている著作権のあるソフトウェアをユーザの目標媒体体にコピーすることとを可能とする。ソフトウェアコピーシステムを構築する。スチミ媒体体(即ち、CD-ROM)はソフトウェア識別子を有し、そして、目標媒体体は、蓄積媒体識別子を有する。2つの識別子ではソフトウェア製品のコピーする権利にライセンスすることとを管理する。中央サーバに送られる。中央サーバは、コピータユーザに送り返される。第1の署名は、第2の署名が2つの同じ識別子から発生される。2つの署名が互いに一致するときのみ、ソフトウェアプログラムがスチミ媒体体から目標蓄積媒体体にコピーできる。

【0007】これらの方法に関連する種々の問題がある。1つは、それらの多くは、“ハック(hack)”として知られているものに開かれており、これは1人のユーザが、ソフトウェアジョブ又はデータの復号又は使用する方法を決定すると、そのソフトウェアジョブ又はデータにアクセスする方法を定めることはその人にとりて非常に簡単なことであることを意味する。幾つもの方法は、この問題を特定のハードウェアの組合せに依存する情報を使用することにより、避ける。この方法ローチは、移植性の問題を発生する。合法的なユーザは異なる位置で製品を使用することができないか又は、ユーザを、貸し出し)。ユーザが、彼らのハードウェア構成を、アップグレードのように、変更する場合には、ソフトウェアジョブは開始に失敗し、又は、データは読み出せない。

【0008】本発明が解決しようとする課題】従って、本発明の目的は、容易く、インターネットのようなネットワークから場所で使用されることができ、合法的なユーザにより複数のコピーを供給することである。

【0009】更に、本発明は、コピーコピーが、不法なユーザによる秘密の情報使用とアクセスに対して保護されることも目的とする。

【0010】

【課題を解決するための手段】これらの目的は、そのような転送された情報の使用を許す認証するハイブリッドアクセスを使用する位置へ、1つ又はそれ以上のデータパスから、コピー提供される、情報を転送する方法であって、その情報は、プログラム、オーディオ、静止画、ビデオ又は、データファイル(例えば、リスト、スプレッドシート、報告、ドキュメント、プレゼンテーションソフトウェア、報告、ドキュメント、プレゼンテーションを含む)、ROM部分とRAM部分とを有する、認証するハイブリッド光ディスクを供給するステップと、(b) データのROM部分内に刻印され、且つ、著作権情報を含む、ROMの予め形成された確認番号と組合せて、ユーザの個人化安全署名を供給する、ユーザに特定の暗号化された情報を含むRAM部分を供給するステップと、(d) コピー提供者が、ユーザに個人化された安全署名を使用して、各ユーザに対して情報を暗号化し且つ、選択された暗号化された情報を特定のユーザのみにより位置へダウンロードするステップと、(e) 使用後は暗号化された暗号化された情報のみがユーザのメモリ位置内に残るように、ユーザがそのような情報にアクセスしたときには毎回、特定のユーザが、情報を復号するために、ユーザに個人化された安全署名を使用するステップと、を有する方法により達成される。

【0011】コピー提供を伝送するための認証するハイブリッド光ディスクの使用は、コピー提供の供給者とユーザの両方に権限点がある。

【0012】コピー提供者は、インターネットのような、ネットワーク上でコピー提供を簡単に供給できる。これは、遠隔的な世界での複製に小さなオーバーヘッドを課す。ユーザに供給されるコピーは、そのユーザに、コピー提供されるべき、そのユーザの認証するアクセス無しでは、そのコピーを使用できない。供給者は、必要があるならば、この情報へのアクセスを認証するアクセスの使用を通して、秘密情報を供給提供できるかもし、単一の認証するアクセスを提供することも無しでは、ユーザがこれを他の者に配布できない。

【0013】更に、ゲームのようなあるコピー提供が失われた又は盗まれた場合には、損失の元が追跡されることを可能とするために、アクセスに関連するコピー提供の間の種々の識別子は、元々「ロスト」されていた。更なる安全な方法も、基本的な特徴に追加される。

【0014】ユーザへの権限点は、特定のユーザの認証

するデイスクはロックされているという事実によら
ず、コンプレックスは簡単に、インターネットの周ら
フットワーク接続を介して生成されることを含む。コンプレ
ックスは、移動でき、ユーザが旅行中に持つべく、望む
場合には、ユーザはコンプレックスを（例えば、コンビニエ
ンスのハードデイスクに）コピーでき、そして、デイスク
を持つていき、そして、CD-ROMドライブ、DVD
リライターなど、光デイスクトラヤを装備すること
のコンプレックスでも使用できる。更に、ユーザが光デイス
クライターを有するならば、ユーザは、ユーザの認証
するデイスクに1つ以上のプログラム又はドキュメント
をダウンロードすることができ、デイスクにコンプレ
ックスを書きこむ空間がある限り、ユーザは、追加のコンプレ
ックスを設置することができ、これをユーザは、単一のデ
イスクへもつていくことが必要なのみで、使用できる。
【0015】 更なる備付点は、本発明は、ユーザへ、ユ
ーザによる認証されていない配布からコンプレックスの所有
者を保護しながら正当な使用を行うことを許すことであ
る。ユーザは、データ及び/又は、ソフトウェアのそれら
のコピーを、貸し、再販し又は、与えることができる
が、しかし、コンプレックスの使用を許すために、それらの
認証するデイスクを、貸し/再販し/与えなければなら
ない。ユーザは、単一のコピーのみで購入後に、複数のコ
ピーの配布ができる。

【0016】

【発明の実施の形態】 図1は、認証するハイブリッド光
デイスク10を示す。認証するハイブリッド光デイスク
10は、ハイブリッド光デイスクであり、即ち、ROM
部分14として知られるデイスク化された予め記録され
た領域と、RAM部分21として知られる記録可能な領
域の両方とを有する。デイスク10は、クラベリントと回転の
ための中心穴12を有する。ROM部分14は、デイスク
化されたセクションであり、即ち、デイスク化デイス
ク10として、続いて、直接的に又は中間的な「父」及
び「母」デイスクを通して、使用される、複数のカタク
タ化されていないデイスクのコピーをシステムのため
に、使用される。追加のセクションも可能で
ある。RAM部分21は、ライブライン形式（例えば、
CD-WO又は、CD-R）又は、ライブライン形式
（例えば、CD-RW）であり、線形的な光デイスク書
き込み技術により、書き込みできる。認証するハイブ
リッド光デイスク10も、予め形成された確認番号22を有
し、これは、デイスク10の処理中に記録されたデジタル
光デイスク10の、そして、続いて、認証するハイブリッド
光デイスク10のROM部分14に刻印される。予め形
成された確認番号22は、著作権持権者がコピーするの
が難しいように記録され、これは、上述の、Barnar
d他により、2001年1月29日出願された「名
称」プログラマブルCD-ROM上の予め形成された1

Dと唯一のIDを使用するコピー保護(Copy Protection Using a Unique Identifier and a Unique Programable CD-ROM)の、米国特
許出願番号09/772,333に開示されている。ROM部分14は、所定のプログラムセクションの全てのデイス
クに共通な他の情報又はプログラムを含む。

【0017】 RAM部分21には、第2のセクション又は
書き込みセクション16が、コンプレックス供給者又は
他の認証されたブライヤーにより、配布前に書き込まれ
る。コンプレックス供給者は、コピーしつづける方法でエンブ
ーヤにコンプレックスを手で与えるようにするために、認
証するハイブリッド光デイスク10を使用したい、情報
コンプレックス（例えば、オーディオ、ビデオ、テキスト、
データ等）の製造、販売、再販に関係している人又は実
体として定義される。コンプレックス供給者は、自分のデ
ータベース内に情報コンプレックスを維持し、そして、ネット
ワーク（例えば、インターネット）のようなネットワー
クを介してエンブーヤに情報を転送する。認証するハイ
ブリッド光デイスク10が既に1つ又はそれ以上のセ
クションを有する場合には、書き込みセクション16
が、第3又は、最後のセクションである。書き込みセ
クション16は、暗号化された方法で、1つ又はそれ以上
の既知の絶対セクタアドレスに書き込まれる。エンブ
ーヤに特定の暗号化情報24として知られる、唯一の識別
子番号又は、唯一のIDを有する。エンブーヤに特定の暗号
化情報24は、ハイブリッド光デイスク10に書き込ま
れた各エンブーヤに特定の暗号化情報24が唯一の組合せの
2個のデイスクトであるということにより、各ハイブリ
ッド光デイスク10を特定のエンブーヤに対して唯一にす
るように働く。エンブーヤに特定の暗号化情報24は、エンブ
ーヤに個人化された安全番号を構成するために、予め形成さ
れた確認番号22と組合せするようにも設計される。
【0018】 ある実施例では、書き込みセクション16
は、他のプログラム又は情報は、書き込みされる。例えば、認証す
るハイブリッド光デイスク10は、更に、暗号化された
クラベリント光デイスク10を有する。例えば、認証す
るハイブリッド光デイスク10は、更に、暗号化された
ド光デイスク10の真正を確認するクラベリントアプ
ケーションを含む。

【0019】 認証するハイブリッド光デイスク10に関
するデイスクリンクと製造の更なる詳細は、上述の、Ha
thにより、1999年9月10日に出版された、名称「
コピー保護されたハイブリッド光デイスク10の、Hyb
rid Optical Recording Disc with Copy Protection」の
米国特許出願番号09/393,527で開示され、そ
の開示は参照によりここに組み込まれる。予め形成され
た確認番号22とエンブーヤに特定の暗号化情報24の使用
と要求に関する詳細は、上述の、Barnard他によ

る、2001年1月29日に出版された、名称“プロテクトラブルCD-ROM上の予め形成されたIDと唯一のIDを使用するコピー保護(Copy Protection) using a Preformed ID and a Unique ID on a Programmable CD-ROM”の米国特許出願番号09/772,333で教示され、その開示は参照によりここに組み込まれる。

[0020] 認証するハイブリッド光ディスク10は、CD-R、CD-WO、又は、CD-RWライターのよる、記録可能な光ディスク技術を使用して書きこまれる、1つ又はそれ以上の追加の書き込みセッション18を有する。このセッションは、認証するハイブリッド光ディスク10の配布後にいつでも書き込むことができ、そして、暗号化されたデータブロック32と暗号化された実行可能プログラム34を含むことができる。認証するハイブリッド光ディスク10は、更なる書き込み領域20も含むことができる、それはRAM部分21のまだ書きこまれていない部分である。

[0021] 用途、暗号化された方法で書きこむ”は、データがどのようにに蓄積されたかを知らないユーザーには、コンテンツが明らかでないように書きこまれることを意味する。図1b、1c及び、1dに示すと、暗号化の幾つかの列示の方法の概略を示す。図1bは、唯一の識別子35のシンボルが、個々の要素又はブロックで、シンボル36の他のシンボル又はグループで置き換えられる。置換機構を示す図である。図1cでは、単純なハイディング(hiding)機構を示し、ここでは、唯一の識別子35が、シンボル37の長い系列内に隠される。その位置と長さ、値を行うために知らねばならない。図1dは、更に複雑なハイディング(hiding)機構を示し、ここでは、唯一の識別子35のシンボルは、個々に又はグループの何れかで、スラングシンボルされ、そして、シンボル38の長い系列内に隠される。本発明は、ユーザーに特定の暗号化情報24を暗号化された方法で、認証するハイブリッド光ディスク10のRAM部分21に書きこむために、1つ又はそれ以上のこれらの機構又は、他の機構を使用できる。

[0022] 図2は、ユーザーに個人化された安全署名を構成する方法を示す図である。予め形成された既設署名22とユーザーに特定の暗号化情報24が連結され、ユーザーに個人化された安全署名22が構成される。[0023] 次に図3は、暗号化されたクライアントプログラム330が構成され、且つ、本発明で使用するために認証するハイブリッド光ディスク10に書きこまれる1つの方法を示す図である。暗号化されたクライアントプログラム330は、元の実行可能なプログラムである。暗号化されたクライアントプログラム330は、最初に、自己

抽出ソフトウェア40を含む。さらに、プログラムが実行されたときメモリ内にバイ-binソフトウェアの存在をチェックする。バイ-binソフトウェア42を含む。さらに、多様なデータ及び/又はコピード42を有する部分のを含む。多様なコピーは一般的には、同じ結果を達成する、複数の経路を提供するが、しかし、プログラムが実行されるたびに毎回異なる経路を通るように構成される。多様なコピーは、プログラムを更にリバースエンジニアリングし、すらくるのに使用される。復号プログラム46は、暗号化されたクライアントプログラム330の復号するため、認証するハイブリッド光ディスク10上に蓄積されたデータ(特に予め形成された既設署名22とユーザーに特定の暗号化情報24)を使用するよう設計される。暗号化されたクライアントプログラム330は、さらに、公開鍵暗号化を使用して、安全な方法で、認証するハイブリッド光ディスク10の真正と高潔さを確認するために使用される。秘密暗号鍵の組みを含む、秘密(プライベート)鍵領域52を有する。

[0024] 図4は、本発明で用いられる光ディスクを製造する方法のフロー図を示す。ハイブリッド光ディスクは、ステップ110で、予め形成された既設署名22を用いてデスタ化され、そして、ステップ112で、同じ予め形成された既設署名22を有する認証するハイブリッド光ディスク10の組みを製造するために使用される。クライアント技術による。ステップ114で、個々の認証するハイブリッド光ディスク10に対して、ユーザーに特定の暗号化情報24が發生される。予め形成された既設署名22は、ディスクから読まれ(ステップ118)そして、ユーザーに特定の暗号化情報24と連結され、ユーザーに個人化された安全署名24と連結され、暗号鍵としても働く(ステップ120)を構成し、これに個人化された安全署名22は、ステップ122で、クライアントプログラム330を唯一に暗号化するために使用される。暗号化されたクライアントプログラム330は、ステップ124で、前に形成されたISO9660互換のファイルシステムに挿入される。セッションの修正データ(ステップ126)、そして、全体のバックアップが、ステップ128で、RAM部分16として、認証するハイブリッド光ディスク10に書きこまれる。これは、上述の、Barnard他による、2001年1月29日に出版された、名称“プロテクトラブルCD-ROM上の予め形成されたIDと唯一のIDを使用するコピー保護(Copy Protection) Using a Preformed ID and a Unique ID on a Programmable CD-ROM”の米国特許出願番号09/772,333で詳細に開示される。認証するハイブリッド光デ

図7 8は、認証するハイブリッド光ディスク10のRAM部分2 1内の追加の書き込みセクション18である。メモリ位置は、デジタルコンテンツを登録できる他の位置（例えば、ハードドライブ、フロッピーディスク、コンパクトROM及びその他）でも良い。

【0029】ネットワークの性質は、複数のユーザが同時に、遠隔位置170にアクセスし、且つコンテンツをダウンロードすることを許すことは理解される。ユーザは、遠隔位置170は、各特定のユーザに対する、ユーザに個人化された安全署名72を受信し、フレイコンコンテンツ74を、特定のユーザのユーザに個人化された安全署名で暗号化し、選択された暗号化情報5 6を特定のユーザのメモリ位置78にダウンロードする。

【0030】図6 bは、ユーザに暗号化されたコンテンツを送るためのデータの代わりのフローを示す概念図である。この実施例では、ユーザに個人化された安全署名72は、コンテンツ供給者の遠隔位置170でデジタル化された暗号化されていないコンテンツである、フレイコンコンテンツ74は、登録されたユーザに個人化された安全署名72を使用して、暗号化ユーザリダイレクト76により暗号化される。これは、選択された暗号化情報5 6を生成する。フレイコンコンテンツ74の性質に依存して、選択された暗号化情報5 6は、暗号化されたデータパケット73 2又は、暗号化された実行可能パケット73 4の何れかである。これらは、鍵として、ユーザに個人化された安全署名72を使用して暗号化されているので、認証するハイブリッド光ディスク10を所有することできる。選択された暗号化情報5 6は、例えば、電子メールメッセージ73を介して、登録されたユーザに送られることができる。この暗号化/配達方法は、ユーザ以外の者が（例えば、親類の買物履歴）、所定のユーザのために、暗号化されたコンテンツを購入することを許す。安全性の考えから、コンテンツ供給者は、このサービスを喜んで受けても良い。

【0031】図6 cは、ディスクの所有者が、新たなコンテンツを得る方法を示す。ステップ140では、ユーザは、ネットワークを介して、コンテンツ供給者と通信する。ユーザは、家庭からインターネット上に接続する。例えば、他の場所に行くことができる。ユーザがコンテンツ供給者と接続を達成する幾つかの手段がある（例えば、ネットワーク、インターネット供給者、フレイコンサービスである。ユーザはコンテンツ供給者のアドレス（例えば、インターネットURL）にアクセスできる。代わりには、認証されたハイブリッド光ディスク10は、自動的に又はハイブリッド上のユーザリダイレクト76を介して、ユーザに接続するリンクで符号化される

ことも可能である。後者の代わりは、ネットワークアドレスのタイピングのユーザエラーの可能性を除去する。

【0032】そして、ユーザは、ダウンロードしたいコンテンツを選択し（ステップ142）、そして、必要なソフトウェア（例えば、インタラネットソフトウェア）のインストール（ステップ144）。コンテンツは、ゲーム、音楽、ビデオ、本のようなデジタル、又は、他の形式のダウンロード可能な情報である。支払いはい、ネットワークを介した支払いを行う通常の手段でも良い。ユーザは、ユーザの銀行又は他の商業機関からコンテンツ供給者へ所定の支払い額を認証する。支払い番号（例えば、デビット又は、クレジットカード番号）を、転送できる。（例えば、ユーザからの前払、コンテンツ供給者の送金と考え等により。）支払い番号は他の形式は、予め定められたダウンロードのユーザ番号を与える、コンテンツ供給者からの認証番号である。

【0033】一旦ユーザが、望みのコンテンツを選択し、且つ支払いをしたなら、ユーザは、認証するハイブリッド光ディスク10をデジタルライタに、ステップ146で置く。公にアクセス可能な、キオスクは、そのようなデジタルライタを装備している。ユーザが家にいる場合には、メモリ位置78が認証するハイブリッド光ディスク10のRAM部分2 1にある場合には、ユーザは、光デジタルライタを有しなければならぬ。ライアントソフトウェア73 2は、自動開始又は、選択される（ステップ148）。クライアントソフトウェア73 2は予め形成された暗号署名2 2とユーザに特定の暗号化情報2 4を読み（ステップ150）、そして、それらをユーザに個人化された安全署名72に連結し、これは、復号鍵として働く（ステップ152）。安全チャネルは、クライアントソフトウェア73 2と遠隔位置170の間確立され（ステップ154）そして、ユーザに個人化された安全署名72は、遠隔位置170に供給される（ステップ156）。

【0034】ステップ158では、遠隔位置170が、ユーザに個人化された安全署名72は無効である決定する場合に、又は、失われた場合に、処理は停止する（ステップ160）。ユーザに個人化された安全署名72は有効であると決定する場合に、伝送に対する認証は、許可されて、遠隔位置170はフレイコンコンテンツ74を、ユーザに個人化された安全署名72を使用して、暗号化する（ステップ162）。（暗号化されたデータパケット73 2又は暗号化された実行可能パケット73 4で身体化される）暗号化情報5 6は、ライタに送られ（ステップ164）、そこで、新たなセクションに書き込まれる（ステップ166）。ユーザは支払いを行い、そして、有効な認証するハイブリッド光ディスク10を所有するとして確認されるので、これは、認証された転送として知られる。一旦コンテンツが完全に書

きこまれる。図6dは、ユーザに個人化された安全 署名
[0035]と、換名dは、ユーザに個人化された安全 署名
72を伝送する安全な方法の更なる詳細を示す。スケー
7172で、遠隔位置170は、ランダムに、公開鍵シ
ユーザ822めから、選択された公開鍵170a、公開 / 秘密鍵
スケー7174で、遠隔位置170aは、ランダムに、公開
ランダムにユーザ7106を選択する。鍵要求64をユーザ
アットリアル06を使用する。ユーザリアル06は、ユーザ
が選択される。ユーザリアル06は、ユーザリアル06
は、ユーザに個人化された安全署名72を、ユーザに
にユーザ7106を送る(スケー7176)。ユーザリアル06
鍵104で署名する(スケー7178)。ユーザリアル06
アットリアル06は、署名されたメッセージ6をユーザ
70aは、署名されたメッセージ6を受信し、その、署名
鍵106を使用する。(スケー7182)。署名された公開
メッセージ6が有効でない場合には(スケー7184)、
4)、処理は停止する(スケー7186)。署名されたメ
メッセージ6が有効な場合には、処理は継続する(ス
ケー7188)。

【0.0.6】一旦ユーザが選択された暗号化情報 5.6 を、認証された転送で、クライアントとすると、認証されたクライアント 5.7 は、ユーザが暗号化された情報にアクセスできるように許可するように動く。暗号化情報 5.6 は、暗号化されたデータバッチ 3.2 として提供される。暗号化されたデータ又は、暗号化された実行可能バッチ 3.4 として実現される。暗号化された実行可能なプログラムへのエサポートを説明する。バッチ 3.4 は、本発明で提供するために、暗号化された実行可能なプログラム 3.4.1 に書き込まれる方法の図である。暗号化された実行可能バッチ 3.4 は、元の実行可能なプログラムとしてデコンパイルした後に名前を有する。同一バッチ 3.4 は、最初に走る自己抽出プログラム 3.4.2 を含む。更に、プログラムが実行されるたびに、メモリ内にハッキングソフトウェアの存在をチェックする。多様なクライアント及び又はコンピュータ 4.4 を含む。多様なクライアントは、同じ結果を達成する、複数の経路を提供するが、しかし、プログラムが実行されるとは毎回異なる経路を通るように構成されて、プログラムを更にリバースエンジニアリングしやすくする。渡りループ 4.6 は、暗号化された実行可能 4.8 を番号するたために、認証する。実行可能 4.8 は、2.2 に提供されたデータ（特に形成された暗号化情報 2.2 とユーザに特定の暗号化情報 2.4）を使用するように設計され

【0037】図8は、本発明が、エンドユーザの所有する、明号化された実行可能パッケージ34を動作するよう
に設計された方法を示す。ステップ190では、エン
ドユーザは認証するハバントリット3710を、光
ディスクドライブ10（例えば、CD-ROM、CD-R、光
リット、光ファイバ10.0上の暗号化された実行可能パッ
ッケージ34は、自動的に実行するか又は、選択的に（ス
テップ192）。プログラムは最初、プログラムをリ
バースエッジインタフェースに使用され且つコピー保
護機構を打ち負かす、ハバントリットウェアのチェ
ックのために、ハバントリットルーチン42を使用する
（ステップ194）。そのようなには、ハバントリット
ソフトウェアが存在する場合に、ハバントリット抗
ルチンでは、ユーザにエラーメッセージを表示し、そし
て、自動的に（ステップ196）。

【09038】エントロピー・エンタニー、ハバース
「フュージョン・トロンゴ」が存在しない場合には、復号
一ツラン４６は、すべ形成された暗号署名２．２をエン
１．９８で読む。エンツコ２００では、復号ラン・チン
は、エンに特定の暗号化情報２．４を認証するハヤッ
ット光エナジー１．０から読む。エンツコ２．０では、
番号ラン・チン４６は、エンに特定の暗号化情報２．４と
め形成された暗号署名２．２を、エンに個人化された全
量署名２に連結した安全署名２．２は、そして、暗号化
れた実行可能４．８を復号するために使用される（エンツ
２．０４）。プロログ４．８はそして、暗号化が有効であつた
かを決定する（エンツコ２．０６）。これを行う又は、そ
レヘンテリエンツシステムに特有のコードが復号された
実行可能に存在するためをエンツコするように、幾つかの
法が表示され、そして、プロログ４及び全体の処理が成
止る（エンツコ１．９６）。復号が成功した場合には、
元の実行可能は開始される（エンツコ２．０８）。

【0039】復号用一ツチン46は、ハックラツトに於てリ(スツツ212)、フロツツ△は実行(スツツ213、210)として終了する(スツツ214)。一旦もスツツ210のフロツツ△が、終了すると、復号用一ツチン46は、元のフロツツ△により使用されるメモリとハドローテ空間をクリアリ(スツツ216)。そして、閉じ(スツツ218)。このように、元の実行可能な復号用一ツチン18は、削除されて、符号化可能な復号用一ツチン46は、暗号化されて実行可能なハックラツツ34)が、ユーザのメモリ位置78内に残る。認証と復号処理は実行可能の開始と毎回繰り返される。

【0040】図9aは、暗号化されたデータへのユーザアクセスを与える1つの方法を示す。この方法は、暗号化されたデータブロック32を復号するために、復号

【0042】図9bは、秘密鍵領域52内で有効な秘密鍵、それらの対応する公開鍵と、それらが顧客アプリケーシヨン60とクライアントアプリケーシヨン62の間

6)。そのようなソフトウェアは、クライアントアプリケーション62は最初に、ホストマシ上で走るハッキングソフトウェアがあるかをチェックする(ステップ22)。

【0043】顧客アプリアーショナル60は、ランダムに、公開鍵XとZから公開鍵X'を選択し、それを選択された公開鍵104を生成する。顧客アプリアーショナル60は、鍵要求64をクライアントアプリアーショナル62に送り、そして、鍵の鍵が選択された公開鍵104として返却されたため、鍵要求64内で示す。クライアントアプリアーショナル62は、秘密鍵シリ-ズ80から対応する秘密鍵を選択し、選択された秘密鍵104を与える。選択された公開鍵106/選択された秘密鍵104との組み合わせ、公開/秘密鍵ペアシリ-ズ80を構成する。クライアントアプリアーショナル62は、顧客アプリアーショナル60へ送られる署名されたメッセージ66を署名するために、選択された秘密鍵104を使用する。

【0044】図10、及び、図3、9a及び、9bを参照し、本発明は、選択された暗号化された情報を購入し、且つクライアントした特定のユーザの持つ、暗号化されたデータファイルと共に動作するように設計された、第1の実施例を示す。この実施例では、暗号化されたデータファイル32は、認証するクライアントユーザシリ-ズ10上に蓄積されている。クライアントユーザシリ-ズは認証するクライアントユーザシリ-ズ10を光ディバイスに挿入する。顧客アプリアーショナル60は、自動実行し、クライアントアプリアーショナル62が、自動実行し又は開始される。顧客アプリアーショナル60は、クライアントアプリアーショナル62を開始するエージェントは、要求者でもよい、クライアントアプリアーシ

ケーション6.2を壊そうとして、クライアントプログラムケーション6.2が使用するスレッドに続くように使用される。そのようなソフトウェアがホストマシン上で実行されている場合には、クライアントプログラムケーション6.2は停止し（スレッド2.2.8）そして、データの復号は可能ではない。

【0045】ホストコンピュータが安全であると決定された場合には、クライアントプログラムケーション6.2は、スレッド2.3.0で、認証するクライアントプログラム10から、予め形成された確認番号2.2とユーザに特定の暗号化情報2.4を読み、そして、スレッド2.3.2で、2つのIDを、暗号化鍵としても、動く、ユーザに個人化された安全番号7.2に連結する（クライアントケーション6.0は、ランダムに公開鍵シリーズ8.2から選択された公開鍵1.0を選択する（スレッド2.3.4）。スレッド2.3.6では、クライアントケーション6.0は、クライアントプログラムケーション6.2へ、署名されたメッセージ6.6で、ユーザに個人化された安全番号7.2が送られることを要求する。鍵要求鍵要求6.4を送る。クライアントプログラムケーション6.2は、ユーザに個人化された安全番号7.2を含むメッセージを生成し、クライアントケーション6.0により要求されるように選択された秘密鍵1.0.4でメッセージを署名し、そして、署名されたメッセージ6.6をクライアントケーション6.0に送る（スレッド2.3.8）。

【0046】クライアントケーション6.0は、署名されたメッセージ6.6を受信しそして、スレッド2.4.0で、署名された公開鍵1.0.6を使用しそして、認証するクライアントプログラム10.6の同一性を確認する。チェックが失敗すると、復号は停止し（クライアント2.8）そして、クライアントケーション6.0は、クライアント2.8でない、おそらく、これは、クライアントが偽造又は、ある方法で損害を受けているためである。メッセージが有効である場合には、クライアントケーション6.0は、ユーザに個人化された安全番号7.2を使用し、スレッド2.4.2で、暗号化されたデータバツラー3.2を復号し、そして、それをエンコードして表示する（スレッド2.4.4）。

【0047】図11、及び、図3、9a及び、9bを参照し、本発明は、選択された暗号化された情報を購入し且つダウンロードした特定のユーザの持つ、暗号化されたデータプログラムと共に動作するように設計された、第2の実施例を示す。この実施例では、暗号化されたデータ10以外のメモリ位置（例えば、ユーザのハードドライブ）に格納されている。スレッド2.5.0、ユーザは、クライアントケーション1.0（例えば、オーディオプレーヤ、ドキュメントビューア、プレゼンテーションソフトウェア）を選択する。ユーザ又は、ソフトウェアは、クライアントとして暗号化されたデータバツラー3.2を選択す

る。スレッド2.5.0と2.5.2は、オーディオプレーヤシステムが対応するクライアントケーション6.0は、認証するクライアントの選択を試す場合には、結合される。スレッド2.5.4では、クライアントケーション6.0は、暗号化されたデータバツラー3.2は暗号化されたデータであることとを認識する。クライアントケーション6.0は、認証するクライアントケーション1.0が購入されなければならないというメッセージを、そして、スレッド2.5.6）。クライアントケーション1.0をクライアントに挿入する。スレッド2.2.4では、クライアントケーション6.2が、自動実行し又は開始される。クライアントケーション6.0は、クライアントプログラムケーション6.2を開始するエージェントは、要求者でもない。クライアントプログラムケーション6.2は最初、ホストマシン上で走るハッキングソフトウェアがあるかチェックする（スレッド2.2.6）。そのようなソフトウェアが、クライアントプログラムケーション6.2を壊そうとして、クライアントプログラムケーション6.2が使用されるスレッドに続くように使用される。そのようなソフトウェアがホストマシン上で実行されている場合には、クライアントプログラムケーション6.2は停止し（スレッド2.2.8）そして、データの復号は可能ではない。

【0048】ホストコンピュータが安全であると決定された場合には、クライアントプログラムケーション6.2は、スレッド2.3.0で、認証するクライアントプログラム10から、予め形成された確認番号2.2とユーザに特定の暗号化情報2.4を読み、そして、スレッド2.3.2で、2つのIDを、暗号化鍵としても、動く、ユーザに個人化された安全番号7.2に連結する。クライアントケーション6.0は、ランダムに公開鍵シリーズ8.2から選択された公開鍵1.0.6を選択する（スレッド2.3.4）。スレッド2.3.6では、クライアントケーション6.0は、クライアントプログラムケーション6.2へ、署名されたメッセージ6.6で、ユーザに個人化された安全番号7.2が送られることを要求する。鍵要求鍵要求6.4を送る。クライアントプログラムケーション6.2は、ユーザに個人化された安全番号7.2を含むメッセージを生成し、クライアントケーション6.0により要求されるように選択された秘密鍵1.0.4でメッセージを署名し、そして、署名されたメッセージ6.6をクライアントケーション6.0に送る（スレッド2.3.8）。

【0049】クライアントケーション6.0は、署名されたメッセージ6.6を受信しそして、スレッド2.4.0で、署名された公開鍵1.0.6を使用しそして、認証するクライアントプログラム10.6の同一性を確認する。チェックが失敗すると、復号は停止し（クライアント2.8）そして、クライアントケーション6.0は、クライアント2.8でない、おそらく、これは、クライアントが偽造又は、ある方法で損害を受けているためである。メッセージが有効である場

合には、顧客がプリユーショングロブは、ユーザに個人化された安全番号72を使用し、ステップ2.4.2で、暗号化されたデータパッケージ32を復号し、そして、それをエンドユーザに提示する(ステップ2.4.4)。そして、それ【0050】本発明は、音楽、ビデオ、ブラウザ、インターネットキス及び、写真及び、多くの、遠隔ダウンロードデータを扱う高度な制御を許す。本発明とその遠隔ダウンロードデータを送る制御の程度は幾つかの例で最も良く示される。

例1.電子コンテンツゲームの制作者は、ゲームが顧客にダウンロード出来るようにすることを望む。これは、インターネットのようなネットワーク58を介して達成できる単純な配布モデルを形成する。しかしながら、ゲーム制作者は、エンドユーザを超えて配布することを制限したい。ゲーム制作者は、製造された認証するハイブリッド光ディスク10を刻印することができる。各ディスクは、ROM部分14に刻印された(ディスクの組みに唯一である)予め形成された暗認識名22を含む。各ディスクは、唯一のユーザに特定の暗号化情報24を含む。そのように準備されたディスクはゲーム制作者により、通常の配布手段(例えば、メール、ゲームプレイヤーに訴える小売店、ゲーム雑誌のカバーに示され、等)で、顧客又は、潜在的な顧客へ、配布される。例えば、ディスクは、入手できる1つのゲームを購入するときに顧客にメールされ、そして、顧客が買う第1のゲームを含む。

【0051】続くゲームに対して、ユーザは、単にゲーム制作者の、インターネット上のウェブサイトに接続し、望むゲームを注文するだけで良い。ユーザは、電子的にゲームの支払いをする。ここで説明した技術を紹介して、ゲーム制作者は、望むゲームをユーザの認証するハイブリッド光ディスク10の鍵に暗号化し、そして、暗号化されたゲームをユーザに送る。ユーザの位置では、ゲームは、(ユーザが光ディスククライアントを有し、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10に十分なスペースがあれば)認証するハイブリッド光ディスク10に格納され、又は、ユーザのハードドライブのそのような他のメモリ位置に格納される。

【0052】ゲームは、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10が、ユーザのシステム上の光ディスククライアント内で有効な場合のみ実行するために、ここで説明したと同様な技術を使用できる。暗号化された実行可能ファイルである。

【0053】このシナリオでは、ユーザは、ダウンロードされたゲームのコピーを作るのが自由である。例えば、ユーザは、旅行中にそれらにアクセスするために、幾つかのゲームをラップトップコンピュータに送りたい場合がある。これは、ユーザが認証するハイブリッド光ディスク10をもって行く限り可能である。ユーザは、認証するハイブリッド光ディスク10と共に、友達の家

で実行するためにゲームを持っていくこともできる。しかしながら、永久に友達にゲームへのアクセスを与えるためには、ユーザは認証するハイブリッド光ディスク10を移すことを必要とし、これは、そのディスクがアクセスを許していた全てのゲームの自分自身のアクセスを取り除く。このように、ユーザは自由にゲームの正当な使用を行うことができる。しかし、ユーザによる配布から保護される。

【0054】例2.電子ブック(しばしばeブックと呼ばれる)の「出版者」は、顧客に、ダウンロードで本を入手できるようにしたい。これは、インターネットのようネットワーク58を介して達成できる単純な配布モデルを形成する。ゲームの場合のように、出版者は、エンドユーザを超えて配布することを制限したい。出版者は、製造された認証するハイブリッド光ディスク10を有することができる。各ディスクは、ROM部分14に刻印された(ディスクの組みに唯一である)予め形成された暗認識名22を含む。各ディスクは、唯一のユーザに特定の暗号化情報24を含む。そのように準備されたディスクは出版者により、通常の配布手段(例えば、メール、読者に訴える小売店、等)で、顧客又は、潜在的な顧客へ、配布される。例えば、ディスクは、入手できる1つのeブックを購入するときに顧客にメールされ、そして、顧客が買う第1のeブックを含む。

【0055】続くeブックに対して、ユーザは、単に出版者の、インターネット上のウェブサイトに接続し、望むeブックを注文するだけで良い。ユーザは、電子的にeブックの支払いをする。ここで説明した技術を紹介して、出版者は、望むeブックをユーザの認証するハイブリッド光ディスク10の鍵に暗号化し、そして、暗号化されたeブックをユーザに送る。ユーザの位置では、eブックは、(ユーザが光ディスククライアントを有し、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10に十分なスペースがあれば)認証するハイブリッド光ディスク10に格納され、又は、ユーザのハードドライブのそのような他のメモリ位置に格納される。

【0056】eブックは、ユーザの認証するハイブリッド光ディスク10が、ユーザのシステム上の光ディスククライアント内で有効な場合のみ、ここで説明したと同様な技術を使用して読まれることができる。暗号化されたデータファイルである。これは、クライアントがプリユーショングロブ2を知っているテキストデータの使用を必要とし、そして、暗号化されたデータを復号するために、ユーザに個人化された安全番号72を使用する。出版者は、ユーザの最初の購入と共に、認証するハイブリッド光ディスク10上にそのようなリダーを含めることができる。

【0057】このシナリオでは、ユーザは、ダウンロードされたeブックのコピーを作るのが自由である。例えば、ユーザは、旅行中にそれらにアクセスするため

ドされた。告のこにを記するのが自由である。例えば、科学者が証証する、ハイブリット光スラク10をもつて行く限り可能である。しかしながら、特定の証証する、ハイブリット光スラク10を所有しない者は、報告を、読むことができない。従って、科学者が「線」タイプで報告を行う限り、フアイルを写すけた者は、分類された余計な情報を読むことができない。証証の複製の複製作権複製者検査手段は、証証するハイブリット光スラク10の不正なコピーを誰もか簡単に作成できず、スラク10の情報を得るための他の方法を便宜でできず、証証するハイブリット光スラク10を複製する。

るなど、他の科学者や技術者には開かれたい。また、他の科学者や技術者に影響を与えないこと、失われるデータを対して、アクセスはオフされることのできる。

【0062】

【發明の概要】 本發明は、上述のように、容易く、インターネットのようなネットワークからダウンロードでき、そして、否定的なエラーにより複製の場所で使用されることができ、否定的なエラーにより複製の場所を供給することのできる。

【図面の簡単な説明】

【図1 a】 本發明に従ったコピー保護を許す認証されたハードウェアデバイス上の平面図である。

【図1 b】 暗号化の単純な機械的概略を示す図である。

【図1 c】 暗号化の単純な機械的概略を示す図である。

【図1 d】 暗号化の更に複雑なハードウェア機械的概略を示す図である。

【図2】 安全な鍵を生成する方法を示す図である。

【図3】 コピー可能でない方法でクライアントソフトウェアオブジェクトを暗号化するソフトウェア技術の概略を示す図である。

【図4】 本發明で使用する光デバイスを作る方法の実施例のフローチャートである。

【図5 a】 どのように、真正を確証するために、ネットワーク相互接続のために、異なるコンピュータ上の種々のソフトウェアアプリケーションが接続されるかを示す概略図である。

【図5 b】 暗号化に利用する公開鍵と、番号及びメッセージ番号に利用するその相補的密鍵を示す概略図である。

【図6 a】 暗号化された情報を送るためのデータのフローを示す概略図である。

【図6 b】 暗号化された情報を送るためのデータのかわりのフローを示す概略図である。

【図6 c】 データの所有者が新たなコンピュータを得るための実施例を示すフローチャートである。

成でざる単純な配布モデルを形成する。そのような報

ることは、製品の安全性には重要である。図書館は、貸出された図書それらの人にのみ厳しく制限される配布が許可されなければならない。

また、各デバイスは、ROM部分14に刻印された（デバイスの組み立てである）予め形成された回路パターンを有する。このパターンは、デバイスが動作中に読み取られ、その結果として、特定のデバイスが特定のユーザーに割り当てられていることを示すことができる。各デバイスは、ROM部分14に刻印された（デバイスの組み立てである）予め形成された回路パターンを有する。このパターンは、デバイスが動作中に読み取られ、その結果として、特定のデバイスが特定のユーザーに割り当てられていることを示すことができる。

④ 唯一のユーザーに特

の暗号に附載せしめらる。そのように準備されたテキストは、会社の内部手段を介してへ、そのような配布の物理により許可された科学者に 配布される

【0059】 報告を得るために、試験表は、M-1

「このように、報道を持ってくるのに8割は、村手番は半ばに、オンライン上の図書館のウェブサイトに接続し、必要な資料をダウンロードするだけでいい。図書館は3人分は

その科学者が、注文した報告へのクリアランスを有する

かどろがを、**認証するハイブリッド光ディスク10**か
決定できる。ここで説明したの技術を介して、出版者

0の鍵に暗号化し、そして、暗号化された報告を科学者

に送る。科学者の位置では、報告は、（科学者が光デイスクリプターを有し、認証するハイブリッド光デイスクリプター）

10に十分なスペースがあれば) 認証するハイブリッド
 デバイス10に蓄積され、又は、科学者のハイブリッド

イブのような他のメモリ位置に蓄積される。

【10060】報告は、科学者の認証するハイブリッド光

ディスプレイが、科学者のシステム上の光ディスプレイ

技術を使用して読まれることが可能な、暗号化されたデータを

「タフアールである。これは、クラヤアントアブリケー

し、そして、暗号化されたデータを復号するために、ユ

ニ、上田のモトに於ては、安全名義を個人に使用することにより、安全名義が個人化された安全名義として利用される。図表

は「データを知る」ことができる。

通信のために、安全チャネルを形成するために、公開鍵と秘密鍵が使用されるかを示すフローチャート図である。

【図7】 コピーできない方法で、暗号化されたデータを扱うために、実行可能なプロシージャを暗号化する。

【図8】 暗号化された実行可能なプログライルを含むハイパertextデータが読み取られたときに、どのようにコピー保護機構が動作するかを示すフローチャート図である。

【図9 a】 真正を確証しかつ暗号化されたデータを復号するために、どのように種々のソフトウェアルーチンが同じコンピュータ上で相互に動作するかを示す概略図である。

【図9 b】 暗号化に利用する公開鍵と、復号及びメッセージ署名に利用するその相補秘密鍵を示す概略図である。

【図10】 暗号化されたデータファイルを含むハイパertextデータが読み取られたときに、どのようにコピー保護機構が動作するかを示すフローチャート図である。

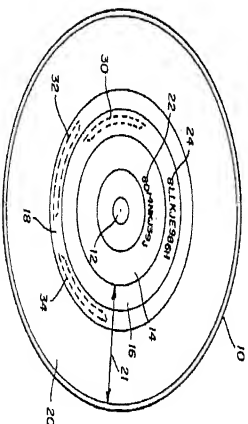
【図11】 本発明の他の実施例を示す図である。

- 【符号の説明】
- 10 認証するハイパertextデータ
 - 12 中心穴
 - 14 ROM部分
 - 16 書き込みセクション
 - 20 書き込み領域
 - 21 RAM部分
 - 22 予め形成された暗号化情報
 - 24 コーサに特定の暗号化情報
 - 30 暗号化されたクライアントソフトウェアジョブ
 - 32 暗号化されたクライアントソフトウェアジョブ

【図1 a】

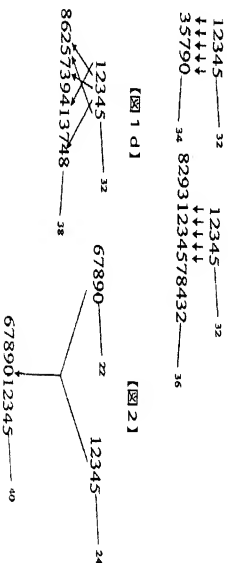
【図1 b】

【図1 c】



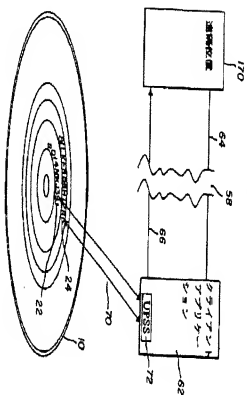
【図1 d】

【図2】

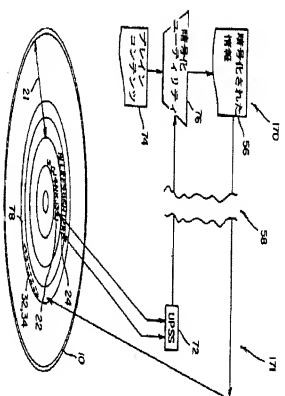


- 32 暗号化されたデータバッチ
- 33 暗号化された実行可能なバッチ
- 34 自己抽出ソフトウェア
- 40 ハッキングソフトウェア
- 42 多様なデータ及び/又はコマンド
- 44 復号ルーチン
- 50 暗号化されたクライアントソフトウェア
- 52 選択された暗号化情報
- 56 ネットワーク
- 60 顧客ソフトウェアジョブ
- 62 クライアントソフトウェアジョブ
- 64 鍵要求
- 66 署名されたメッセージ
- 70 データリクエスト
- 72 ユーザに個人化された安全署名
- 73 電子メールメッセージ
- 74 プレイコンソール
- 76 暗号化ユーザデータ
- 78 メモリ位置
- 80 秘密鍵シリーズ
- 82 公開鍵シリーズ
- 84 秘密鍵
- 96 公開鍵
- 104 選択された秘密鍵
- 106 選択された公開鍵
- 108 公開/秘密鍵チャネル
- 170 遠隔位置
- 171 ユーザサイト

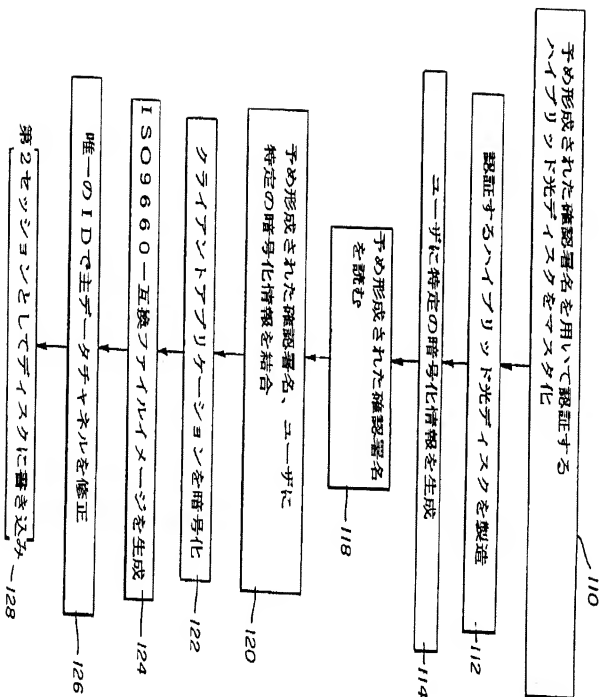
【5 a】



【図 6 a】



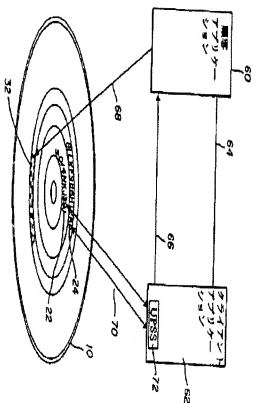
【図 4】



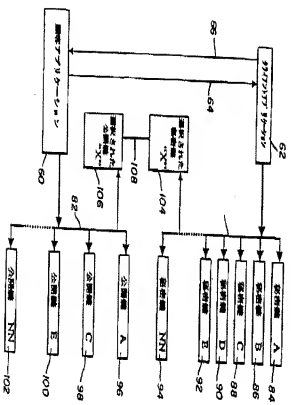
[illegible][illegible]

[illegible]

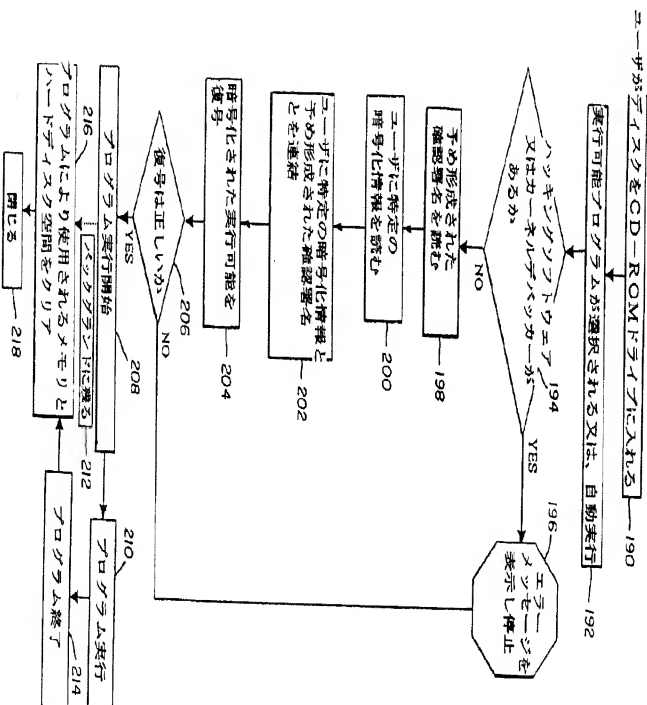
【9 a】



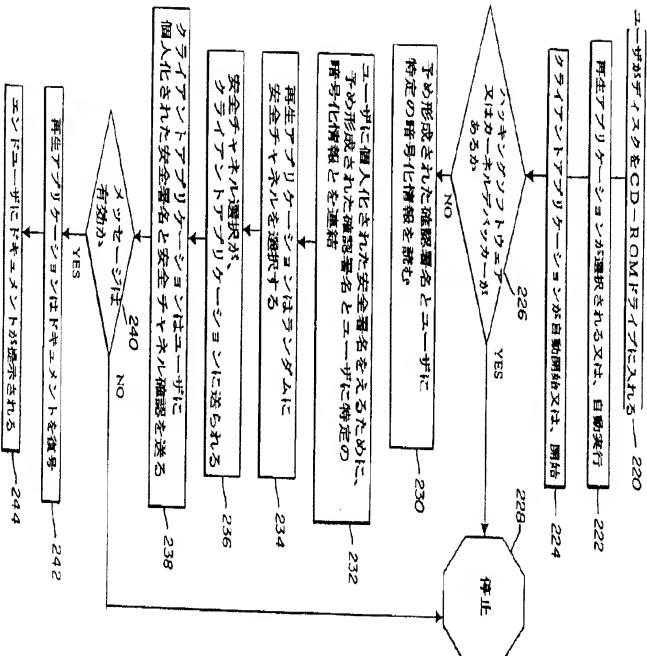
【96図】



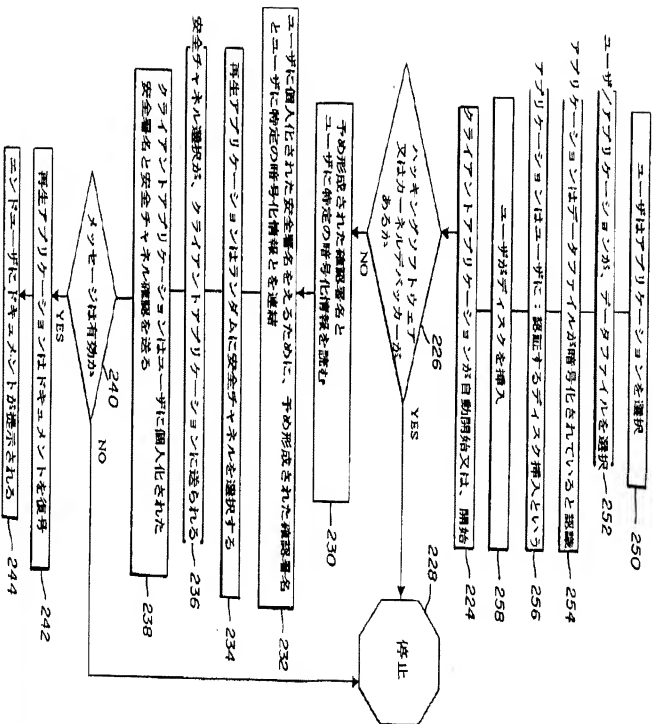
【図 8】



【図 10】



【図11】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 7

G 1 1 B

識別記号

F 1

G 1 1 B

7-22-1 (特許)

S D 1 1 0

7/007

7/007

A

7/30

7/30

A

27/00

27/00

D

H O A N
5/85
7/167

H O A N
5/85
7/167

Z
Z

(72) 発明者

ウイリアム ジェームズ ミュラー
アメリカ合衆国 ニューヨーク 14586
ウエスト・ヘンリエッタ アルサースト
ーヴ ウェイ 53

Fターム(参考)

5B017 AA03 AA06 BA07 CA09
5C052 AA02 AB03 AB04 AB08 AB09
DD02 DD04 DD06
5C064 BA01 BB02 BC06 BC22 BC25
CB08
5D044 AB02 AB05 AB07 BC04 BC06
CC06 DE02 DE03 DE12 DE49
DE50 DE54 DE57 DES8 GK12
GK17 HL08 HL11
5D090 AA01 BB04 CC01 CC14 FF09
HH01
5D110 AA17 AA18 AA27 AA29 BB25
BB27 BB29 DA08 DB03 DE04